PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

07-064836

(43)Date of publication of application: 10.03.1995

(51)Int.CI.

G06F 12/00 G06F 12/00

G06F 17/30

(21)Application number: 05-211412

(71)Applicant: TOSHIBA CORP

(22)Date of filing:

26.08.1993

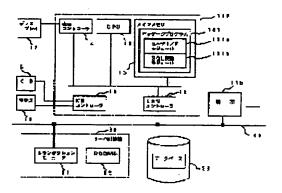
(72)Inventor: SHIMAKAWA KAZUNORI

(54) COMPUTER SYSTEM

(57) Abstract:

PURPOSE: To improve the efficiency and the reliability of data base operation by making a user possible to clearly designate the start and the end of a transaction to a server.

CONSTITUTION: The icon operation on the display screen of a terminal 11a is converted into a transaction start, end, or interruption instruction by an SQL conversion module 131b and is transmitted to a server computer 30 through a communication line 40. In this case, all of SQL strings from the transaction start instruction to the transaction end instruction are handled as one transaction on the server computer 30. Consequently, it is possible for the user to clearly instruct the server computer 30 to execute the transaction by the input operation from the terminal 11a, and a series of requests consisting of SQL strings are designated as one transaction.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

01.09.1998

[Date of sending the examiner's decision of

30.06.2003

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平7-64836

(43)公開日 平成7年(1995)3月10日

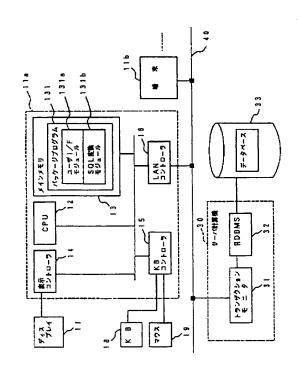
G 0 6 F 12/00 5 1 3 A 8944-5B 5 1 8 A 8944-5B 17/30 9194-5L G 0 6 F 15/40 3 8 0 D 審査請求 未請求 請求項の数 3 OL (全 (21)出願番号 特願平5-211412 (71)出願人 000003078 株式会社東芝 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地 (72)発明者 島川 和典	: 10 頁)
17/30 9194-5L G 0 6 F 15/40 3 8 0 D 審査請求 未請求 請求項の数 3 OL (全 (21)出願番号 特願平5-211412 (71)出願人 000003078 株式会社東芝 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地	: 10 頁)
9194-5L G 0 6 F 15/40 3 8 0 D 審査請求 未請求 請求項の数 3 O L (全 (21)出願番号 特願平5-211412 (71)出願人 000003078 株式会社東芝 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地	: 10 頁) ———
審査請求 未請求 請求項の数3 OL (全 (21)出顧番号 特願平5-211412 (71)出願人 000003078 株式会社東芝 (22)出願日 平成5年(1993)8月26日 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地	: 10 頁) ————————————————————————————————————
(21)出願番号 特願平5-211412 (71)出願人 000003078 株式会社東芝 (22)出願日 平成5年(1993)8月26日 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地	10 頁)
株式会社東芝 (22)出願日 平成5年(1993) 8月26日 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地	
(22)出願日 平成5年(1993)8月26日 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地	
(72) 発明者 島川 和典	
+++++++++++++++++++++++++++++++++++++	H4₽- ∧
東京都青梅市末広町2丁目9番地 社東芝青梅工場内	休八宝
(74)代理人 护理士 鈴江 武彦	
(14) (4) (4) (4) (4)	

(54) 【発明の名称】 コンピュータシステム

(57)【要約】

【目的】トランザクションの開始・終了をユーザがサーバに対して明示的に指定できるようにし、データベース操作の効率化および信頼性の向上を図る。

【構成】端末11aの表示画面上におけるアイコン操作がSQL変換モジュール131bによってトランザクション開始、終了、中断命令に変換され、それが通信回線40を介してサーバ計算機30に送信される。この場合、サーバ計算機30上では、トランザクション開始命令からトランザクション終了命令までの間の全てのSQL列が1つのトランザクションとして扱われる。したがって、ユーザは端末11aからの入力操作により、サーバ計算機30に対してトランザクションの実行を明示的に指示する事が可能となり、SQL列からなる一連の要求を1つのトランザクションとして指定できる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 トランザクション単位でデータベースの 操作を行う計算機と、この計算機に通信回線を介して接 続され、SQLで記述されたデータベース処理要求を前 記通信回線を介して前記計算機に送信する端末とから構 成されるコンピュータシステムにおいて、

前記端末は、

前記端末の入力装置からの所定の第1入力操作をトラン ザクション開始命令に変換し、そのトランザクション開 始命令を前記通信回線を介して前記端末から前記計算機 10 に送信するトランザクション開始命令送信手段と、

前記端末の入力装置からのデータベース問い合わせのた めの各種入力操作毎にその入力操作によって指定される 問い合わせ内容を前記SQLで記述されたデータベース 処理要求に変換し、そのデータベース処理要求を前記通 信回線を介して前記端末から前記計算機に順次送信する データベース処理要求送信手段と、

前記端末の入力装置における所定の第2入力操作をトラ ンザクション終了命令に変換し、そのトランザンクショ ン終了命令を前記通信回線を介して前記端末から前記計 20 算機に送信するトランザクション終了命令送信手段とを 具備し、

前記計算機は、

前記トランザクション開始命令の受信から前記トランザ クション終了命令の受信までの間に受け付けた全てのデ ータベース処理要求によって指定される一連のデータベ ース操作を1つのトランザクションとして処理するよう に構成されていることを特徴とするコンピュータシステ

【請求項2】 トランザクション単位でデータベースの 30 操作を行う計算機と、この計算機に通信回線を介して接 続され、SQLで記述されたデータベース処理要求を前 記通信回線を介して前記計算機に送信する端末とから構 成されるコンピュータシステムにおいて、

前記端末は、

前記端末の入力装置からの所定の第1入力操作をトラン ザクション開始命令に変換し、そのトランザクション開 始命令を前記通信回線を介して前記端末から前記計算機 に送信するトランザクション開始命令送信手段と、

前記端末の入力装置からのデータベース問い合わせのた 40 めの各種入力操作毎にその入力操作によって指定される 問い合わせ内容を前記SQLで記述されたデータベース 処理要求に変換し、そのデータベース処理要求を前記通 信回線を介して前記端末から前記計算機に順次送信する データベース処理要求送信手段と、

前記端末の入力装置における所定の第2入力操作をトラ ンザクション終了命令に変換し、そのトランザンクショ ン終了命令を前記通信回線を介して前記端末から前記計 算機に送信するトランザクション終了命令送信手段と、

ンザクション中断命令に変換し、そのトランザンクショ ン中断命令を前記通信回線を介して前記端末から前記計 算機に送信するトランザクション中断命令送信手段とを 且備し

前記計算機は、

前記トランザクション開始命令の受信から前記トランザ クション終了命令の受信までの間に受け付けた全てのデ ータベース処理要求によって指定される―連のデータベ ース操作を1つのトランザクションとして処理する手段

前記トランザクション中断命令に応答して、データベー スの内容を前回のトランザクション終了命令時の状態に 復元する手段とを具備することを特徴とするコンピュー タシステム。

【請求項3】 トランザクション単位でデータベースの 操作を行う計算機と、この計算機に通信回線を介して接 続され、SQLで記述されたデータベース処理要求を前 記通信回線を介して前記計算機に送信する端末とから構 成されるコンピュータシステムにおいて、

前記端末は、

前記計算機にデータベース操作を要求するためのアプリ ケーションプログラムの実行開始、中断、および終了を 監視し、それらアプリケーションプログラムの実行開 始、中断、終了にそれぞれ応答してトランザクション開 始命令、トランザンクション中断命令、およびトランザ クション終了命令を前記通信回線を介して前記端末から 前記計算機に送信するトランザクション命令発行手段と を具備し、

前記計算機は、

前記トランザクション開始命令の受信から前記トランザ クション終了命令の受信までの間に受け付けた全てのデ ータベース処理要求によって指定される一連のデータベ ース操作を1つのトランザクションとして処理する手段

前記トランザクション中断命令に応答して、データベー スの内容を前回のトランザクション終了命令時の状態に 復元する手段とを具備することを特徴とするコンピュー タシステム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】この発明は、例えば表計算等のバ ッケージプログラムを実行するパーソナルコンピュータ 等の端末と、この端末に対してデータベースサービスを 提供するサーバ計算機とから構成されるコンピュータシ ステムに関する。

[0002]

【従来の技術】従来、パーソナルコンピュータ上で実行 される表計算等のパッケージプログラムからのサーバや ホスト計算機(以下単にサーバ計算機と呼ぶ)の上のデ 前記端末の入力装置における所定の第3入力操作をトラ 50 一タベースへのアクセスについては、ユーザがトランザ 3

ンクションの指定を行うことはできず、パーソナルコン ピュータからのデータベースへの個々の問い合わせがト ランザクションとして扱われていた。

【0003】すなわち、バッケージプログラムとサーバ との間のアクセス言語には、一般に、SQLと呼ばれる 標準データベース言語が用いられている。SQLはJI S規格であり各種のリレーショナルデータベース管理シ ステム(以下R DBMS)がサポートしており、SQL を利用したデータベースアクセスは主流となっている。 【0004】バッケージプログラムはSQLをサーバに 10 送信しサーバからのデータを受信することにより、デー タベースの検索処理を行っていた。また更新処理につい ては、UPDATE(修正)、INSERT(挿入). DELETE(削除)の更新用SQLを利用していた。 【0005】しかし、トランザンクションという概念が パッケージプログラムには取り入れられておらず、複数 のSQLを明示的に組み合わせて1つの論理的に意味を なすデータ処理を実行するということはできなかった。 そのかわりに1つのSQLを、暗黙の論理的データ処理 単位(暗黙のトランザンクション)として認識してい た。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】従来は、暗黙のトランザンクションがSQL単位であるため、互いに関連する複数のSQLの並びを1つのトランザンクションとすることができず、結果として、ある論理的処理単位の中に互いに関連する複数の更新を混在させるということができなかった。この場合の不都合としては、例えば更新の途中で何らかの障害が発生すると、本来ならば、更新がまったく行われていなかった状態にデータベースを戻す(これをロールバックという)必要があるにも拘らず、更新の一部分だけがロールバックされてしまうために、データベースは中途半端になり、トランザンクションとしては、不完全なものとなっていた。

【0007】例えば、複数のユーザがデータベース内の同一データをアクセスする場合には、ユーザAが更新を途中で失敗したあと、ユーザBがそのデータを更新し、その後ユーザAが失敗した更新だけを継続しようとしても、もはや、そのデータはユーザAの認識していたデータではない。このようにSQL単位の暗黙のトランザクションは、弊害が大きく更新業務には使用できないという欠点があった。

【000.8】この発明はこのような点に鑑みてなされたもので、端末装置にトランザクションの開始・終了を指定できる機構を設け、その機構によりサーバに対してトランザクションの実行を明示的に指示する事ができるコンピュータシステムを提供することを目的とする。

[0009]

【課題を解決するための手段および作用】この発明は、 データベースサービスを提供する計算機と、この計算機

に通信回線を介して接続され、SQLで記述されたデー タベース処理要求を前記通信回線を介して前記計算機に 送信する端末とから構成されるコンピュータシステムに おいて、前記端末には、前記端末の入力装置からの所定 の第1入力操作をトランザクション開始命令に変換し、 そのトランザクション開始命令を前記通信回線を介して 前記端末から前記計算機に送信するトランザクション開 始命令送信手段と、前記端末の入力装置からのデータベ ース問い合わせのための各種入力操作毎にその入力操作 によって指定される問い合わせ内容を前記SQLで記述 されたデータベース処理要求に変換し、そのデータベー ス処理要求を前記通信回線を介して前記端末から前記計 算機に順次送信するデータベース処理要求送信手段と、 前記端末の入力装置における所定の第2入力操作をトラ ンザクション終了命令に変換し、そのトランザクション 終了命令を前記通信回線を介して前記端末から前記計算 機に送信するトランザクション終了命令送信手段とを具 備し、前記計算機は、前記トランザクション開始命令の 受信から前記トランザクション終了命令の受信までの間 に受け付けた全てのデータベース処理要求によって指定 される一連のデータベース操作を1つのトランザクショ ンとして処理するように構成されていることを第1の特 徴とする。

【0010】 このコンピュータシステムにおいては、端末には、ユーザによる第1入力操作、第2入力操作をそれぞれトランザクション開始、終了命令に変換する手段が設けられており、ユーザ自身がトランザクションの指定を行うことができる。この場合、サーバとなる計算機上では、トランザクション開始命令からトランザクション終了命令までの間の全てのデータベース処理要求が1つのトランザクションとして扱われる。したがって、ユーザは端末からの入力操作により、サーバに対してトランザクションの実行を明示的に指示する事が可能となる。

【0011】また、この発明は、トランザクション単位 でデータベースの操作を行う計算機と、この計算機に通 信回線を介して接続され、SQLで記述されたデータベ ース処理要求を前記通信回線を介して前記計算機に送信 する端末とから構成されるコンピュータシステムにおい て、前記端末には、前記計算機にデータベース操作を要 求するためのプログラムの実行開始、中断、および終了 を監視し、それらプログラムの実行開始、中断、終了に それぞれ応答してトランザクション開始命令、トランザ ンクション中断命令、およびトランザクション終了命令 を前記通信回線を介して前記端末から前記計算機に送信 するトランザクション命令発行手段とを具備し、前記計 算機には、前記トランザクション開始命令の受信から前 記トランザクション終了命令の受信までの間に受け付け た全てのデータベース処理要求によって指定される一連 50 のデータベース操作を1つのトランザクションとして処

理する手段と、前記トランザクション中断命令に応答し て、データベースの内容を前回のトランザクション終了 命令時の状態に復元する手段とを具備することを特徴と する。

【0012】 このコンピュータシステムにおいては、プ ログラムの実行開始、中断、終了が監視され、それらプ ログラムのステータスを利用してトランザクション制御 命令の発行が制御される。このため、端末上でアプリケ ーションプログラムが実行が開始されると自動的にトラ ションプログラムの実行が終了されると自動的にトラン ザクション終了命令が発行される。したがって、ユーザ による特別な入力操作なしでトランザクションを指定で きるようになり、さらにデータベース操作の効率化およ び信頼性の向上を図ることができる。

[0013]

【実施例】以下、図面を参照してこの発明の実施例を説 明する。図1には、この発明の一実施例に係わるコンピ ュータシステムの構成が示されている。このコンピュー タシステムは、例えばパーソナルコンピュータやワーク 20 ステーションなどからそれぞれ構成される複数の端末1 la, llb, …と、サーバ計算機31とから構成され るクライアント・サーバモデルのオンライントランザク ション処理システムであり、端末11a, 11bとサー バ計算機31はLAN等の通信回線40を介して相互接 続されている。

【0014】端末11aは、CPU12、メインメモリ 13、表示コントローラ14、キーボードコントローラ 15、LANコントローラ16、ディスプレイ17、キ ーボード18、およびマウス19から構成されるパーソ ナルコンピュータであり、この端末llaでは表計算な どのパッケージプログラム131が実行される。このパ ッケージプログラム131はアプリケーションプログラ ムであり、端末11aのメインメモリ13にロードされ て実行される。

【0015】 このパッケージプログラム131には、ユ ーザインターフェースモジュール131a、およびSQ L変換モジュール131bが組み込まれている。ユーザ インターフェースモジュール131aは、ディスプレイ 17に操作画面を表示し、その操作画面上でユーザによ って指定された各種指示を認識するといったインターフ ェースプログラムである。SQL変換モジュール131 bは、ユーザによって指定された各種指示をSQLやト ランザクション制御命令に変換するためのプログラムで ある。

【0016】サーバ計算機30は、端末11a, 11b …に対してデータベース操作のサービスを提供するファ イルサーバであり、SQLをサポートしている。サーバ 計算機30によるデータベース操作はトランザクション 処理として実行され、データベースの検索と更新などの 50 d-Transaction(終了)命令で終了する

操作が1つのまとまった処理単位として扱われる。この 場合、ある端末からの問い合わせ作業や更新作業が完了 した後、その更新データが他の端末に解放される。

【0017】とのサーバ計算機30には、トランザクシ ョンモニタ31とリレーショナルデータベース管理シス テム(RDBMS)32が設けられている。トランザク ションモニタ31は、各端末からのトランザクション処 理要求、つまりトランザクション開始命令、終了命令、 中断命令を監視し、トランザクションの管理を行う。リ ンザクション開始命令が発行され、またそのアプリケー 10 レーショナルデータベース管理システム (RDBMS) 32は、ディスク装置33に格納されているリレーショ ナルデータベースのテーブル群に対するアクセス処理を 管理する。

> 【0018】図2には、ディスプレイ17に表示される 操作画面171の一例が示されている。この操作画面1 71には、操作ウィンドウ200と、操作ボタンに相当 する各種のアイコン、すなわち、データベース検索指示 アイコン201、データベース修正指示アイコン20 2、データベース挿入指示アイコン202、データベー ス削除指示アイコン204、トランザンクション開始指 示アイコン205、トランザンクション正常終了指示ア イコン206、トランザンクション中断終了指示アイコ ン207が含まれている。ユーザは、この操作画面17 1上で各種データベース操作や、トランザクションの開 始、終了、中断の指示を行う。これら指示は、SQL変 換モジュール131bによって、SQL文、またはトラ ンザクション制御命令に変換され、サーバ計算機30に メッセージとして送られる。

【0019】次に、図3を参照して、各種アイコンの指 30 示とそれに対応するSQLとトランザクション制御命令 との関係を説明する。図示のように、データベース検索 指示アイコン201、データベース修正指示アイコン2 02、データベース挿入指示アイコン202、データベ ース削除指示アイコン204についてはSQL変換モジ ュル131bによってそれぞれ検索(SELECT)、 UPDATE(修正)、INSERT(挿入) DEL ETE(削除)のSQLに変換される。また、トランザ ンクション開始指示アイコン205、トランザンクショ ン正常終了指示アイコン206、トランザンクション中 断終了指示アイコン207についてはSQL変換モジュ ール131bによってそれぞれBegin-Trans action (開始)、Abort-Transact ion (中断)、End-Transaction (終 丁) のトランザンクション制御命令に変換される。 【0020】次に、図4を参照して、端末11a, 11 bとサーバ計算機30との間で対話形式で行われるオン ライントランザクション処理の流れについて説明する。 図示のように、1つのトランザクションは、Begin -Transaction (開始) 命令で始まり、En

7

が、その間には、検索(SELECT)や、UPDATE(修正)、INSERT(挿入)、DELETE(削除)との組み合わせに対応した一連のSQLが発行され、それらSQLによって要求された操作の結果が端末11a、11bに画面表示される。

【0021】サーバ計算機30においてはコミットメント制御が行われており、トランザクション開始後に更新されたデータは一時データとした保持され、そのトランザクションが終了した時に初めて有効データとしてデータベースに反映される。また、障害発生時やトランザク 10ションの途中でAbortーTransaction (中断)の命令が発行された場合には、それまでの処理で更新されたデータは廃棄され、前回のコミット点におけるデータ内容にロールバックされる。

【0022】なお、サーバ計算機30から端末11aへの結果送信は、必ずしもトランザクション単位である必要はなく、SQL単位で行うこともできる。次に、図5のフローチャートを参照して、データベース操作を行うための全体の動作を説明する。

【0023】まず、端末11a上のバッケージプログラム131をキーボード18あるいはマウス19を用いて起動すると、ユーザインタフェースモジュール131aが、操作画面171をディスプレイ17に表示する。この場合、操作画面171には、操作ウィンドウ200と、データベース検索指示アイコン201、データベース修正指示アイコン202、データベース挿入指示アイコン203、データベース削除指示アイコン204、トランザンクション開始指示アイコン206、トランザンクション正常終了アイコン206、トランザンクション中断終了指示アイコン207が表示される。

【0024】そして、キーボード18あるいはマウス19により、まずトランザンクション開始指示アイコン205がユーザによって選択されると、トランザンクションの開始の指示がユーザインタフェースモジュール131からSQL変換モジュール131かに送られ、その指示はSQL変換モジュール131かによってBegin-Transaction命令に変換された後、通信回線40を経由してサーバ計算機302上のトランザンクションモニタ31に送られる(ステップS11、S12)。

【0025】サーバ計算機30のトランザンクションモニタ31は、トランザンクションの開始を認識すると同時に、トランザンクションの開始をRDBMS32に通知する(ステップS21)。

【0026】トランザンクションの開始が完了すると次に、ユーザによってデータベース検索、修正、追加、削除がキーボード18あるいはマウス19を用いて選択的に指示され、これらデータベース検索、修正、挿入、削除の組み合わせからなる論理的に意味をなす一連の指示がSQL変換モジュール131bに通知され、そこで、

対応するSQLに順次変換される(ステップS13)。 そして、それらSQL列は通信回線40を経由してトランザンクションモニタ31に送信される(ステップS14)。

【0027】サーバ計算機30では、そのSQL列がRDBMS32に通知され、RDBMS32は、その受信したSQL列を順次実行してデータベースをアクセスし、その結果を再び通信回線40を経由して、パッケージプログラムのSQL変換モジュール131bに返信する(ステップS22、S23)。

【0028】SQL変換モジュール131bからユーザインタフェースモジュール131aに受信結果が渡されると、ユーザインタフェースモジュール131bはその受け取った結果を操作ウィンドウ200上に表示する(ステップS15)。

【0029】次いで、トランザンクションを正常に終了させるために、キーボード18あるいはマウス19を用いてユーザによってトランザンクション正常終了アイコン206が選択されると、ユーザインタフェースモジュール131aは、それをSQL変換モジュール11131bに指示し、SQL変換モジュール131bは、その指示をEnd-Transaction命令に変換した後、それを通信回線40を経由してサーバ計算機30上のトランザンクションモニタ31に送信する(ステップS16、S17)。

【0030】トランザンクションモニタ31は、トランザンクションの正常終了をRDBMS32に通知すると共に終了処理を行う(ステップS24)。この終了処理では、コミットメント処理が行われると共に、正常に終30 了したことが、通信回線を経由してSQL変換モジュール131とは、さらにそれをユーザインタフェースモジュール131とは、さらにそれをユーザインタフェースモジュール131はドランザンクションの正常終了を操作ウィンドウ200上に表示することで、トランザンクションの正常な実行に係わる一連の手順が完了する。

【0031】一方、トランザンクションを途中で中断したい場合には、キーボード18あるいはマウス19を用いてユーザによってトランザンクション中断アイコン207が選択される。そして、ユーザインタフェースモジュール131aは、トランザンクションの中断をSQL変換モジュール131bは、その指示をAbortーTransaction命令に変換した後、通信回線40を経由してサーバ計算機30上のトランザンクションモニタ121に送信する(ステップS18、S19)。トランザンクションモニタ31は、トランザンクションの中断処理(ロールバック処理)をRDBMS32に依頼し、ロールバック完了通知を受けると自らもトランザンクションの異の常終了処理を行いそれが完了したことを、通信回線40

を経由してSQL変換モジュール131bに返信する (ステップS25)。トランザンクションの中断は操作 ウィンドウ200上に表示され、トランザンクションの 中断に係わる一連の手順が完了する。

【0032】以上のように、この実施例においては、端 末11aの入力操作に応じてトランザクション開始、終 了、中断命令が発行されるので、ユーザ自身がトランザ クションの指定を行うことができる。この場合、サーバ 計算機30上では、トランザクション開始命令からトラ ンザクション終了命令までの間の全てのデータベース処 10 理要求が1つのトランザクションとして扱われる。した がって、ユーザは端末からの入力操作により、サーバに 対してトランザクションの実行を明示的に指示する事が 可能となり、SQL列からなる一連の要求を1つのトラ ンザクションとして指定できる。

【0033】次に、図6、図7を参照して、この発明の 第2実施例を説明する。図6には、第2実施例に係わる コンピュータシステムの全体の構成が示されている。こ のコンピュータシステムは、図1の第1実施例と同様に 端末11a、11b、…とサーバ計算機31とから構成 20 tionをサーバ計算機30に送信する。 されるクライアント・サーバモデルのオンライントラン ザクション処理システムであるが、トランザクション制 御命令の発行のためのユーザインタフェースを設ける代 わりに、バッケージプログラムの実行開始、中断、終了 に応答して自動的にトランザクション制御命令が発行さ れるように構成されている。

【0034】すなわち、端末11aのメインメモリ13 には、バッケージプログラム231、オペレーティング システム232、およびクライアントモジュール233 よってパケージプログラム231の実行開始、中断、終 了が監視され、それらパケージプログラム231のステ ータスの変化にそれぞれ応答してクランアントモジュー ル233からトランザクション開始、中断、終了の命令 が発行される。

【0035】図7には、これらパッケージプログラム2 31、オペレーティングシステム232、およびクライ アントモジュール233の関係がモデル化して示されて いる。

機30にデータベース操作を要求するためのアプリケー ションプログラムである。オペレーティングシステム2 32はアプリケーションプログラムと端末のハードウェ ア間に位置し、プログラムの実行管理を初め、端末のシ ステム全体を管理する常駐プログラムである。クライア ントモジュール233は、オペレーティングシステム2 32の制御の下にサーバ計算機30に各種要求を発行す る常駐プログラムである。

【0037】例えば、バッケージプログラム231によ

SQLソースプログラムをパッケージプログラム231 によって実行すると、そのプログラム231の実行開始 を示すトリガがオペレーティングシステム232のアプ リケーションインターフェースに与えられる。オペレー ティングシステム232は、プログラム231のプログ ラム開始トリガに応答してトランザクション開始の指示 をクライアントモジュール233に与える。クライアン トモジュール233は、その指示に応じてトランザクシ ョン開始命令、すなわちBegin-Transact ionをサーバ計算機30に送信する。

【0038】パッケージプログラム231によるSQL ソースプログラムの実行が終了すると、プログラム23 1の実行終了トリガがオペレーティングシステム232 のアプリケーションインターフェースに与えられる。オ ベレーティングシステム232は、プログラム231の プログラム終了トリガに応答してトランザクション終了 の指示をクライアントモジュール233に与える。クラ イアントモジュール233は、その指示に応じてトラン ザクション終了命令、すなわちEnd-Transac

【0039】また、ユーザからの指示、電源オフ、また はエラー等によってパッケージプログラム231の実行 が中断されると、プログラム231の実行中断トリガが オペレーティングシステム232のアプリケーションイ ンターフェースに与えられる。オペレーティングシステ ム232は、プログラム231のプログラム中断トリガ に応答してトランザクション中断の指示をクライアント モジュール233に与える。クライアントモジュール2 33は、その指示に応じてトランザクション中断命令、 が設けられており、オペレーティングシステム232に 30 すなわちAbort-Transactionをサーバ 計算機30に送信する。

> 【0040】このように、この第2実施例では、アプリ ケーションプログラムの実行開始、終了、中断に応答し て自動的にトランザクション制御命令が発行されるの で、ユーザによる操作なしで、トランザクションの指定 を行うことができる。このため、第1実施例のような対 話型のトランザクション処理ではなく、バッチ型のトラ ンザクション処理に特に有効である。

【0041】このようなバッチ型トランザクション処理 【0036】バッケージプログラム231はサーバ計算 40 は、例えばユーザが存在しない夜間中のデータベース問 い合わせに利用することができる。この場合には、サー バ計算機30からの問い合わせ結果であるトランザクシ ョンデータは、それぞれトランザクション単位で結果フ ァイル1~結果ファイルnに保持され、後に、ユーザに よって必要に応じて画面表示される。

[0042]

【発明の効果】以上のように、この発明によれば、ユー ザが明示的にトランザンクションの開始、終了、中断を 指示できるようになり、データベースへの問い合わせ処 って提供される操作画面上でユーザによって作成された。50 理の効率が大幅に向上し、同時にデータベースの矛盾を

11

未然に防ぐことができるようになる。また、システム障 害発生時にもトランザンクションモニタ及びリレーショ ナルデータベース管理システムによるデータベースファ イルの自動回復が可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】この発明の第1実施例に係わるコンピュータシ ステムの全体構成を示すブロック図。

【図2】同第1実施例のコンピュータシステムに設けら れている端末に表示される操作画面の一例を示す図。

して発行される命令との対応関係を説明するための図。

【図4】同第1実施例のコンピュータシステムに設けら れているサーバ計算機のトランザクション処理を説明す るための図。

*【図5】同第1実施例のコンピュータシステム全体の動 作を説明するためのフローチャート。

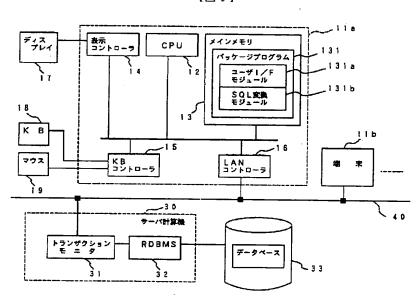
【図6】との発明の第2実施例に係わるコンピュータシ ステムの全体構成を示すブロック図。

【図7】同第2実施例におけるトランザクション制御命 令の発行動作の原理を説明するための図。

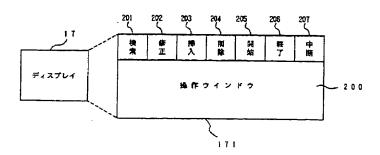
【符号の説明】

11a, 11b…端末、12…CPU、13…メインメ モリ、17…ディスプレイ、30…サーバ計算機、31 【図3】図2の操作画面上のアイコン操作とそれに対応 10 …トランザクションモニタ、32…リレーショナルデー タベース管理システム、131…パッケージプログラ ム、131a…ユーザインターフェースモジュール、1 31b…SQL変換モジュール。

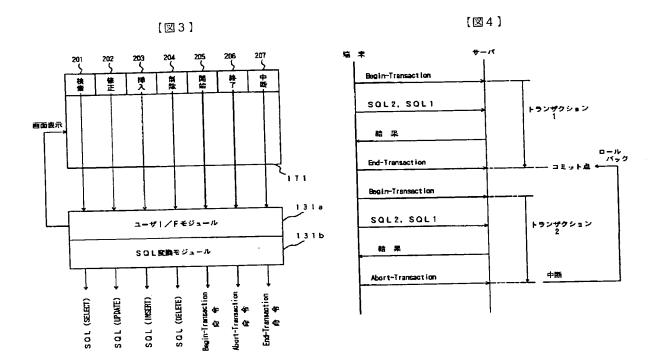
[図1]

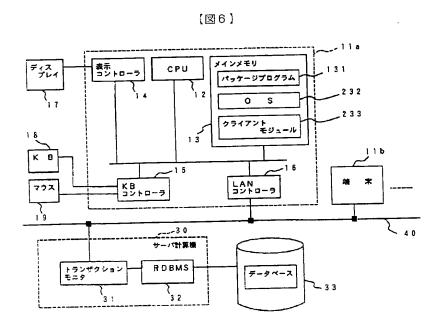


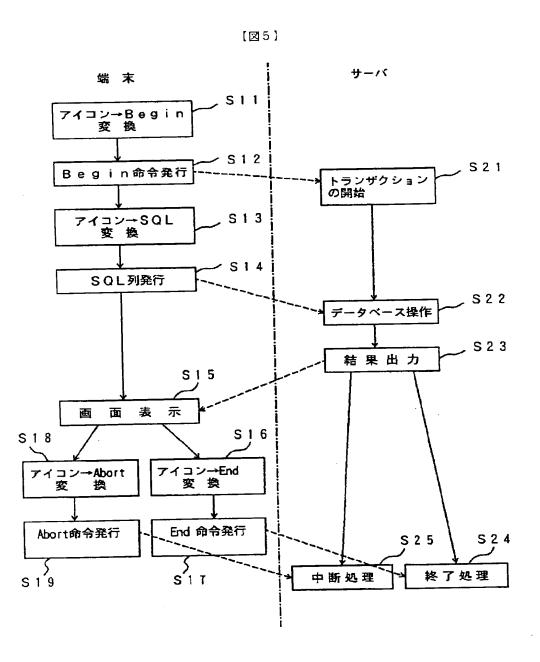
[図2]



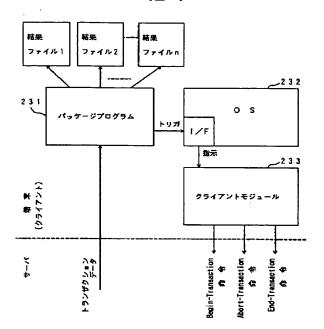
......







[図7]



~----